

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : **05-316102**

(43)Date of publication of application : **26.11.1993**

(51)Int. Cl.

H04L 9/00

H04L 9/10

H04L 9/12

H03M 7/00

(21)Application number : **04-148328**

(71)Applicant : **MEGA CHIPS:KK**

(22)Date of filing : **13.05.1992**

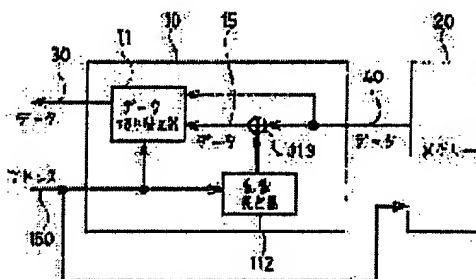
(72)Inventor : **TSUCHIYA TAKASHI**

## (54) DECODER

### (57)Abstract:

**PURPOSE:** To obtain the decoder decoding ciphered data in which data access speed and ciphering performance are satisfactorily compatible.

**CONSTITUTION:** Data are read from a memory 20 in which ciphered data and not ciphered data are in existence in mixture, the not-ciphered data or decoding data 15 of the ciphered data are selected depending on an address of the data and outputted externally by a data changeover switch 11, then decoding of data is made difficult because the ciphered data and the not-ciphered data are in existence in mixture in the memory 20, and the not-ciphered data are accessed at a high speed.



## LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application, converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's  
decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平5-316102

(43) 公開日 平成5年(1993)11月26日

(51) Int.Cl. <sup>5</sup>	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
H 0 4 L 9/00				
9/10				
9/12				
H 0 3 M 7/00		8522-5 J		
		7117-5 K	H 0 4 L 9/00	Z
			審査請求	未請求 請求項の数1(全 5 頁)

(21) 出願番号 特願平4-148328

(22) 出願日 平成4年(1992)5月13日

(71) 出願人 591128453

株式会社メガチップス

大阪府吹田市江坂町1丁目12番38号 江坂  
ソリトンビル

(72) 発明者 土谷 隆

大阪府吹田市江坂町1丁目12番38号 江坂  
ソリトンビル 株式会社メガチップス内

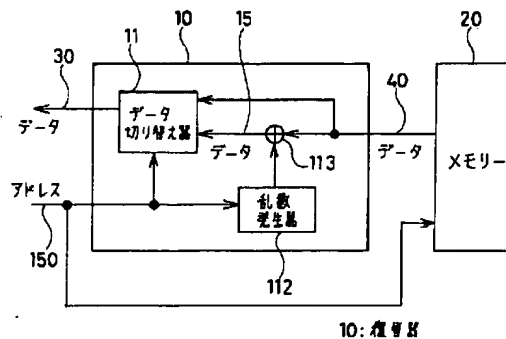
(74) 代理人 弁理士 早瀬 憲一

(54) 【発明の名称】 復号装置

(57) 【要約】

【目的】 暗号化されたデータを復号する復号装置において、データのアクセス速度と秘匿性を両立できる装置を得る。

【構成】 暗号化されたデータとされていないデータとが混在するメモリ20からデータを読み、そのアドレスに応じて暗号化されていないデータと、暗号化データの復号データ15とを選択して外部に出力するデータ切り替え器11を設けたので、メモリ20に暗号化されたデータとされていないデータとが混在し、解読が困難になり、暗号化されていないデータは高速にアクセスできる。



1

## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 暗号化されたデータと暗号化されていない元のデータを混在して記憶している記憶手段から読み出したデータのうち暗号化されたデータを復号するための復号手段と、

前記記憶手段中のどのデータが暗号化されているか否かを示す識別信号に従って、前記復号手段により復号されたデータあるいは前記記憶手段中の暗号化されていない元のデータを切り替えて出力するデータ切り替え手段とを備えたことを特徴とする復号装置。

## 【発明の詳細な説明】

【0001】

【産業上の利用分野】この発明は、暗号化されたデータの復号化を行なう復号装置に関し、特に、暗号化されたデータと暗号化されていないデータとが混在する記憶装置からデータを読み出し、必要なアクセススピードに応じて出力データの切り換えを行なう装置に関するものである。

【0002】

【従来の技術】図3は従来のこの種の復号装置の構成を示す。図3において、120は暗号化されたデータを記憶するメモリ、150はこのメモリ120のアドレスデータ、110はこのメモリ120に記憶された、暗号化されたデータを復号化する復号器、112は上記アドレスデータ150に応じて乱数を発生する乱数発生器、113は上記乱数発生器112からの乱数と上記メモリ120からの暗号化されたデータ140とを加算し、元のデータ130を復元する加算器であり、上記復号器110には上記乱数発生器112と上記加算器113とが内蔵されている。

【0003】次に動作について説明する。図示しないアドレス発生器により発生されたアドレス150がメモリ120に供給されると、メモリ120からはアドレス150の値に応じた、暗号化されたデータ140が順次読み出されて、復号器110に入力される。

【0004】このアドレス150は復号器110内の乱数発生器112にも供給されており、乱数発生器112はそのアドレスの値に応じた乱数系列を順次発生する。そしてこの乱数データと上記暗号化されたデータとは加算器113にてその和を求めることにより復号され、元のデータ130となって復号器110の外部に出力される。

【0005】

【発明が解決しようとする課題】従来の復号装置は以上のように構成されており、メモリ120のデータはその内容が不当に読み出されないように、データを暗号化してメモリ120に入れている。従って、このデータを元のデータに戻すときには、乱数発生器112による乱数系列の発生、および暗号化データとの加算をしなければならない。このため、アドレス150を入れてから

2

元のデータ30が出てくるまでの時間、即ちアクセスタイムがメモリ120自身のアクセスタイムより長くなってしまふ。

【0006】ところで、メモリ120中のデータによってはこのアクセスタイムが長くなっては困る場合がある。それは、読出しタイミングがクリティカルなデータであり、例えば、アドレス150を入力した場合にメモリ120自身のアクセスタイムに等しい時間でデータ130を出力して欲しいような場合である。

10 【0007】しかしながら、従来装置の構成では、上述のように、復号器110中の乱数発生器112によって復号のための乱数系列を発生し、これを暗号化されたデータと加え合わせて復号しなければならない、この時間によってアクセスタイムが長くなってしまふという問題があった。

【0008】この発明は、上記のような従来のものの問題点を鑑みてなされたもので、メモリのすべての元の内容を不当に解読されることなく、アクセスタイムが長くなることを防止できる復号装置を得ることを目的とする。

【0009】

【課題を解決するための手段】この発明に係る復号装置は、メモリ中にアドレスによって暗号化したデータと、していないデータを混在して入れておき、アドレスに応じて、乱数系列を加えたデータと暗号化していないデータのいずれを出力すべきかを切り替えるデータ切り替え器を設けるようにしたものである。

【0010】

40 【作用】この発明においては、上述のように装置を構成することによって、メモリ本来のアクセスタイムでの読出しが必要なデータに関してはこれを暗号化せずにメモリに記憶させておき、その他のデータについてはこれを暗号化したものをメモリに記憶させることにより、その全ての元の内容が不当に解読されることはない。

【0011】

【実施例】以下、この発明の一実施例を図について説明する。図1は本発明の一実施例による復号装置を示すブロック図である。

40 【0012】図において、20はメモリであり、アドレス毎にここに記さない方法で暗号化されたデータと、暗号化されていない元のデータが混在して記憶されている。10はこの暗号化されたデータを元のデータに復元する機能を持っている復号器である。112はメモリ20に与えられるアドレス50を初期値として乱数系列を発生する乱数発生器である。113はこの乱数発生器112により発生した乱数系列とメモリ20より読み出されたデータ40のうち暗号化されたものとを加算し、復号化されたデータ15を出力する加算器、11はデータ40のうち暗号化されたものを復号化されたデー

タ15とメモリー20より出力されたデータ40のうちの暗号化されていないデータとをアドレス50に従って切替えるデータ切り替え器であり、どのアドレスの時にデータ40のうちの暗号化されていないものがあるかはデータ15を出力するかを記憶している。そして、上記復号器10は乱数発生器112と加算器113とデータ切り替え器11とで構成されている。

【0013】次に動作について説明する。まず、メモリー20に記憶されたデータ40のうちそれが暗号化されて記憶されているものを読み出すときについて説明する。メモリー20において、復号したいデータのアドレス50を復号器10とメモリー20に入力する。このとき、復号器10はメモリー20に記憶されたデータ40のうち、暗号化されているデータをよむ。このデータは、加算器113において、乱数発生器112からの乱数系列と加え合わされ、復号されたデータ15となる。データ切り替え器11は、この復号されたデータ15を選択し、元のデータ30として復号器10の外部に出力する。

【0014】このように、メモリー20に暗号化されたデータが入っているときには、それを復号するために乱数を発生し、さらにデータの足し算をする必要がある。従って、アドレス150が入ってからデータ30が出てくるまでの時間、即ちアクセスタイムはメモリー20のアクセスタイムより大きくなってしまふ。

【0015】このメモリー20のすべてのデータはそれを不当に読み出しコピーされないようにデータを暗号化してメモリー20に記憶しておきたいが、あるアドレスについてはアクセスタイムが長くなつては困る場合がある。

【0016】このようなときには、メモリー20に暗号化したデータと、暗号化していないデータを混在しておき、アクセスタイムが長くなって困るときには暗号化されていないデータが読み出されるようにしておく。そして、データ切り替え器11を設け、これによって、アクセスタイムが長くなって困るデータと、そうではなくむしろデータを暗号化して不当に読み出されることを防止したいデータを選択することにより、これらを混在してメモリー20に記憶することができる。即ち、メモリー20から不当に元のデータを読み出すことを防止でき、なおかつアクセスタイムが長くなつては困るデータについてはこれを所要のアクセスタイムで読み出すことができる。

【0017】次に、この、暗号化されないでメモリー20に記憶されているものを読み出すときについて説明する。メモリー20において、復号したいデータのアドレス50を復号器10とメモリー20に入力する。このとき、復号器10はメモリー20に記憶されたデータ40のうち、暗号化されていないデータをよむ。

【0018】データ40が暗号化されていないものと

ときには、データ切り替え器11はデータ40そのものを選択し、これが元のデータ30として復号器10の外部に出力される。

【0019】この選択はデータ切り替え器11がアドレス50を読み、そのアドレス値によってどちらを出力すべきかを定めることにより行なわれており、データ切り替え器11にはメモリー20の暗号化されたデータのアドレスと、暗号化されていないアドレスの情報が記憶されている。

【0020】このように、上記実施例によれば、メモリーに、暗号化されたデータと暗号化されていないデータとを混在して記憶しておき、そのアドレスを記憶しているデータ切り替え器により、暗号化されたデータについてはこれを復号化したものを選択し、暗号化されていないものについてはこれをそのまま外部に出力するようデータを選択しこれを出力するようにしたので、データの読み出しにあたって読出し速度を優先するデータについてはこれを元データのままメモリーに記憶し、読出し速度についてはこれを問わないデータについてはその秘匿性を優先して暗号化したものをメモリーに記憶することにより、不当なデータの解読防止と読み出し速度とを両立できる復号装置が得られる効果がある。

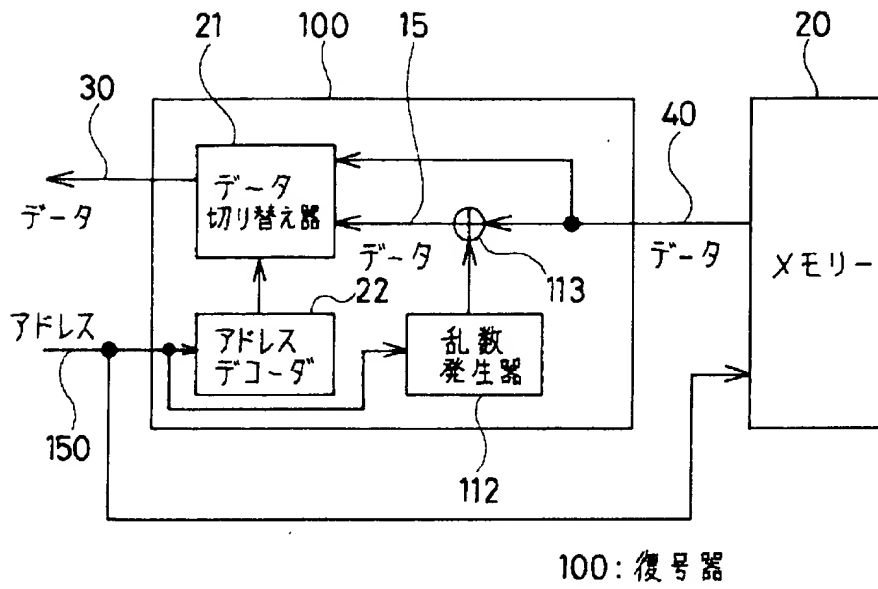
【0021】また、上記実施例の効果については次のような説明も可能である。即ち、上記実施例装置のメモリー20には上述のように、暗号化されたデータと、暗号化されていないデータが混在して記憶されており、どのアドレスのデータが暗号化されているが、されてないかが第三者には分からないので、メモリー20をそのまま読み出して不当にコピーしても、内容のすべてを解読することはできない。従って、メモリー20は復号器10を使わないと元のデータに復元できず、このため、この復号器10の不正使用を防止することにより、メモリーに記憶されたデータの安全性を確保することができる。

【0022】また、上記実施例装置はデータ切り替え器11を備えているために、アクセスタイムが復号処理のために長くなって困る場合には、暗号化していないデータをメモリー20に記憶しておき、このデータを読み出すことによって復号処理しないで出力できる。

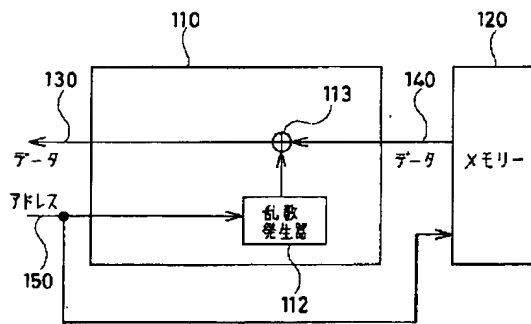
【0023】なお、上記実施例では、データ切り替え器11がメモリー20の暗号化されたデータのアドレスと、暗号化されていないアドレスの情報を記憶することにより、切り替え動作を行なうようにしたものを示したが、図2に示す、本発明の他の実施例のように、復号器100中にアドレスデコーダ22を設け、データ切り替え器21がそのデコード結果に応じてデータ15と40を切り替えるようにしてもよく、上記実施例と同様の効果を奏する。なお、この場合データ切り替え器21はメモリー20の暗号化されたデータのアドレスと、暗号化されていないアドレスの情報を記憶する必要はなく、その回路規模を縮小できることは言うまでもない。



【図2】



【図3】



**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning  
Operations and is not part of the Official Record**

**BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

- ☐ **BLACK BORDERS**
- ☐ **IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES**
- ☐ **FADED TEXT OR DRAWING**
- ☐ **BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING**
- ☐ **SKEWED/SLANTED IMAGES**
- ☒ **COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS**
- ☐ **GRAY SCALE DOCUMENTS**
- ☒ **LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT**
- ☐ **REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY**
- ☐ **OTHER:** \_\_\_\_\_

**IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.**

**As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.**